(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平6-237271

(43)公開日 平成6年(1994)8月23日

(51)Int.Cl. ⁵ H 0 4 L 12/56 12/28	識別記号	庁内整理番号	FΙ			ŧ	支術表示箇所
15, 20		8529-5K 8732-5K	H 0 4 L	11/ 20 11/ 00	1 0 2 3 1 0		
			審査請求	未請求	請求項の数 4	FD	(全 13 頁)
(21)出願番号	特顯平5-41785		(71)出願人				
(00) Julia II	₩ 	H o 11			コックス株式会社 #177 		.
(22)出願日	平成5年(1993)2	доп	(72)発明者		港区赤坂三丁目: 英樹	3 俄 3 万	Ī
			(10)30374		へへ 県川崎市高津区均	反戸3丁	⁻ 目2番1号
				KSI	P R&Dビジ	ネスパー	-クピル 富
					ックス株式会社区		
			(74)代理人	弁理士	上條 光宏	(外3名	4)
			i.				

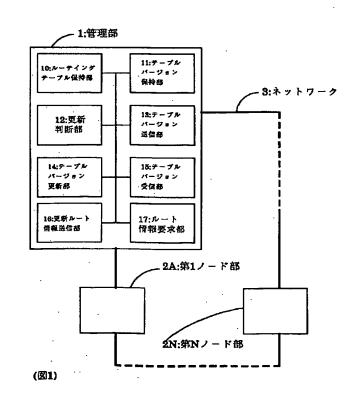
(54) 【発明の名称】 ルーティング装置

(57)【要約】

(修正有)

【目的】ルーティング情報について適切な更新処理を施すことを含む管理操作が可能なルーティング装置を提供する。

【構成】ルート情報とその情報源とルート情報のバージョン識別子を対応させたルーティングテーブルを保持するルーティングテーブル保持手段10と、ルーティングテーブルのバージョン識別子を保持するテーブルバージョン保持手段11とを有し、更に、ルート情報の更新の有無を判断する更新判断手段12と、ルート情報の更新がない場合は定期的にバージョン識別子をネットワークに送信するテーブルバージョン送信手段13と、更新があった場合にバージョン識別子を更新するテーブルバージョン更新手段14とを有する。



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】ネットワークに複数接続され、前記ネットワーク接続された装置間で送受信されるデータを中継するルーティング装置において、

ルート情報と該ルート情報の情報源と該ルート情報のバージョン識別子を対応させたルーティングテーブルを保持するルーティングテーブル保持手段と、

前記ルーティングテーブルのバージョン識別子を保持するテーブルバージョン保持手段と、

を有するルーティング装置。

【請求項2】ルート情報の更新の有無を判断する更新判 断手段と、

ルート情報の更新がない場合は定期的に前記ルーティン グテーブルのバージョン識別子を前記ネットワークに送 信するテーブルバージョン送信手段と、

ルート情報の更新があった場合に前記ルーティングテー ブルのバージョン識別子を更新するテーブルバージョン 更新手段と、

を有する請求項1に記載のルーティング装置。

【請求項3】前記ルート情報の更新に対応して、更新に 20 係るルート情報を前記ネットワークに送信する更新ルー ト情報送信手段を更に有する、請求項2に記載のルーティング装置。

【請求項4】前記ネットワークに接続された他のルーティング情報管理装置が送信したルーティングテーブルのバージョン識別子を受信するテーブルバージョン受信手段と

前記受信したバージョン識別子を参照して前記ルーティングテーブルを更新する必要があるか否かを判断するバージョン判断手段と、

前記バージョン判断手段による前記ルーティングテーブ ルを更新する必要があるとの判断に対応して、前記他の ルーティング情報管理装置にルート情報を要求するルー ト情報要求手段と、

を有する請求項1ないし請求項3に記載のルーティング 装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】この発明は、ルーティング装置に関するものであり、特に、ある所定のネットワークシステムにおける複数のノード間での所要の通信実行のために好適なルーティング情報について、適切な更新処理を施すことを含む管理操作が可能にされたルーティング装置に関するものである。

[0002]

【従来の技術】従来は、ある所定のネットワークシステムにおける複数のノード間での所要の通信実行のために好適なルーティング情報の内容が常に最新のものであるように、当該ルーティング情報を管理するための装置においては、適当な配憶手段に現に格納されているルーテ

ィング情報が、関連のあるネットワークシステムにおけ る複数のノードに対して、ある一定の時間毎に、ある所 定のプロードキャストパケットを送信することによって 通知されていた。そして、このプロードキャストパケッ トを受信した個別のノード側では、その受信内容に基づ いて、例えば自己が管理するテーブル内の情報の更新の ような所要の対処を実行する。ところで、適用対象とし てのネットワークの規模が適正なものであるときには余 り問題にはならないけれども、当該ネットワークが大規 模なものになると、これを管理するためのルーティング 情報も膨大になり、その結果として、前記ルーティング 情報の管理装置から送出されるルーティング情報の更新 のためのブロードキャストパケットも大量になり、関連 のネットワークシステムにおける通信量が多くなってし まう。また、前記のブロードキャストパケットを送出す るための時間インタバルが予め定められているために、 ルーティング情報に更新がなくてもそのブロードキャス トが実行されることになり、それだけ無駄な通信が行わ れてしまう。この種の従来の技術に関連する事項として は、例えば次のような開示がなされている。即ち、特開 平2-143759号公報[ルーティング情報更新処理 方式]には、ルーティング情報をブロードキャストする とともにこれを保持するルート管理装置と、前記ブロー ドキャストされたルーティング情報を取り込んで保持す るとともにこれに基づいて通信を行う終端装置(ノー ド)を備えたネットワークシステムにおいて、前記終端 装置(ノード)側から発行されるルーティング情報更新 要求に応じて、前記ルート管理装置と終端装置(ノー ド)とがそれぞれに保持するルーティング情報を更新す 30 ることを特徴とするルーティング情報更新処理方式が開 示されている。

2

[0003]

【発明が解決しようとする課題】上記された従来のこの種のルーティング情報更新処理のための技術においては、適用対象としてのネットワークが大規模なものになると、これを管理するためのルーティング情報が膨大になり、このルーティング情報の管理装置から送出される当該ルーティング情報更新のために要するプロードキャストパケットも大量になり、関連のネットワークシステムにおける通信量が多くなるという問題点があった。また、前記のプロードキャストパケットを送出する時間インタバルが固定されているために、ルーティング情報に更新がなくてもそのプロードキャストが実行されることになり、それだけ無駄な通信が行われれうという問題点もあった。

【0004】この発明は上記された問題点を解決するためになされたものであり、ルーティング情報の管理装置におけるルーティング情報の更新方式に工夫を施すことによって、当該ルーティング情報の更新に必要な通信量を大幅に削減することが可能にされたルーティング装置

3

を提供することを目的とするものである。

[0005]

【課題を解決するための手段】この発明は上記の目的を 果たすためになされたものであり、この発明に係るルー ティング装置は、ネットワーク(3)に複数接続され、 前記ネットワークに接続された装置(2A~2N)間で 送受信されるデータを中継するルーティング装置(1) において、ルート情報と該ルート情報の情報源と該ルー ト情報のバージョン識別子を対応させたルーティングテ ーブルを保持するルーティングテーブル保持手段(1 0)と、前記ルーティングテーブルのバージョン識別子 を保持するテーブルバージョン保持手段(11)とを具 備したことを特徴とするものである。また、この発明に 係るルーティング装置は、ルート情報の更新の有無を判 断する更新判断手段(12)と、ルート情報の更新がな い場合は定期的に前記ルーティングテーブルのバージョ ン識別子を前記ネットワークに送信するテーブルバージ ョン送信手段(13)と、ルート情報の更新があった場 合に前記ルーティングテーブルのバージョン識別子を更 新するテーブルバージョン更新手段(14)とを有する ことを特徴とするものである。また、この発明に係るル ーティング装置は、前記ルート情報の更新に対応して、 更新に係るルート情報を前記ネットワークに送信する更 新ルート情報送信手段(16)を更に有することを特徴 とするものである。更に、この発明に係るルーティング 装置は、前記ネットワークに接続された他のルーティン グ情報管理装置が送信したルーティングテーブルのバー ジョン識別子を受信するテーブルバージョン受信手段 (15) と、前記受信したバージョン識別子を参照して 前記ルーティングテーブルを更新する必要があるか否か 30 を判断するバージョン判断手段(12)と、前記バージ ョン判断手段による前記ルーティングテーブルを更新す る必要があるとの判断に対応して、前記他のルーティン グ情報管理装置にルート情報を要求するルート情報要求 手段(17)とを有することを特徴とするものである。

[0006]

【作用】この発明に係るルーティング装置においては、 適用されるルーティング情報に変更がない場合に、関連 している管理装置を識別するための情報と該当のルーティング情報のバージョンだけを必要な箇所に通知するだけで済み、それだけネットワークシステムにかかる情報 の負荷が軽減されるという利点がある。また、この発明 にルーティング装置においては、ルーティング情報の管理のために使用されるパケットの個数が減少するととも に、当該パケットのサイズも小さくされる。かくして、 ネットワークシステムにかかる情報の負荷が更に軽減されるという利点がある。

[0007]

【実施例】図1は、この発明の実施例であるルーティング装置を説明するためのシステム構成図である。この図 50

4

1において、後述の管理部1とともに、いずれも同じ形 式の第1ノード部2A、・・・第Nノード部2Nが、あ る所定のネットワーク3の適所に接続されている。ここ で前記管理部1についてみると、これには以下の諸手段 が設けられている。即ち、ネットワーク内で伝送される データに関するルート情報と、該ルート情報の情報源 (発信元) と、該ルート情報のバージョン識別子とを対 応させて格納したルーティングテーブルを保持するルー ティングテーブル保持部10、前記ルーティングテーブ ルのバージョン識別子を保持するテーブルバージョン保 持部11, ルート情報の更新の有無を判断することに加 えて、受信したバージョン識別子を参照することにより 前記ルーティングテーブルを更新する必要の有無を判断 する機能をも備えた更新判断部12.ルート情報の更新 がない場合は定期的に前記ルーティングテーブルのバー ジョン識別子を前記ネットワークに送信するテーブルバ ージョン送信部13, ルート情報の更新があった場合に 前記ルーティングテーブルのパージョン識別子を更新す るテーブルバージョン更新部14、前記ネットワークに 接続された他のルーティング情報管理装置(1以外の図 示されていない装置)が送信したルーティングテーブル のバージョン識別子を受信するテーブルバージョン受信 部15, 前記ルート情報の更新に対応して、更新に係る ルート情報を前記ネットワークに送信する更新ルート情 報送信部16,および、前記更新判断部12による前記 ルーティングテーブルを更新する必要があるとの判断に 対応して、前記他のルーティング情報管理装置にルート 情報を要求するルート情報要求部17等が設けられてい る。

【0008】図2は、この発明の実施例であるルーティング装置が適用されるネットワークのシステム構成図である。この図2において、例えば、ルーティングを管理するための管理装置R11は終端装置(ノード)E11 およびE12と関連して第1のネットワークNetーAを構成している。この管理装置R11は終端装置(ノード)E21とも関連して第2のネットワークNetーBを構成している。管理装置R12は終端装置(ノード)E22と関連して第3のネットワークNetーCを構成している。そして、管理装置R21は終端装置(ノード)E31と関連して第4のネットワークNetーDを構成している。

【0009】図3は、上記実施例の主要な動作であるルーティング情報処理の態様を説明するためのフローチャートである。この図3において、ある所定のネットワークにおける関連の管理装置および終端装置(ノード)が起動され(S30)、それぞれに対応して設けられたテーブル(図示されない)の初期化がなされる(S31)。これに次いで、関連の管理装置からは、現に保持しているバージョンを含む全てのルーティング情報が終端装置(ノード)側にブロードキャストされる(S3

る。そして、管理装置R11に係わるルーティング情報 のバージョンに相当する [version] は、例えば 過去1回の更新があったとして1であるものとされる。 いま、前記図4に例示されているテーブルの内容が、管 理装置R11から関連の終端装置(ノード)に送出され たとすると、それぞれのノードにおいては、前記受け入 れたテーブルの内容の (router, versio n) の対からそれぞれのルーティング情報管理テーブル

6

バージョンにおける値に変化が生じていることにより) 更新が生じていたことが認められたときには、該当のテ ーブルの内容を更新するようにされる。

におけるバージョンのいかんをチェックし、(例えば、

【0012】図6は、上記実施例におけるルーティング 情報の例示図である。この図6において、ヘッダ部を構 成するものは [router] および [versio n] であり、前者の [router] は、ある所定のネ ットワークに直属しているか否かによって、 [Loca 1] または [Remote] として表され得るものであ る。また、後者の[version]は、関連するルー 数)を表すものであり、過去4回の更新があったとする と[4]として表され得るものである。また、情報部を 構成するものは [net] および [delay] であ り、ある所定の管理装置からみたときの送信対象となる ネットワークについて、その番号およびそこまでの距離 を順次に表すようにされている。なお、この図6におい て、ヘッダ部から [router] なる項目を削除する こともできる。この発明の実施例において実行する通信 のタイプにはコネクションレス型のものとコネクション 型のものとがあるが、前者であるコネクションレス型の 通信によるときには、該当するパケットの発信元アドレ スに基づいて前記の [router] 部に該当する情報 を取得することができる。また、後者であるコネクショ ン型の通信によるときには、前記の発信元アドレスは予 め所要の箇所に知らされている。このために、前記いず れの型の通信によるときでも、ヘッダ部から [rout er]なる項目を削除することにより支障が生じること はない。

【0013】図7は、上記実施例の別の主要な動作であ 40 るルーティング情報処理の態様を説明するためのフロー チャートである。この図7において、ある所定のネット ワークにおける関連の管理装置および終端装置(ノー ド)が起動され(S701)、それぞれに対応して設け られたテーブル (図示されない) の初期化がなされる (S702)。これに次いで、関連の管理装置からは、 現に保持しているバージョンを含む全てのルーティング 情報(前記の図6を参照)が終端装置(ノード)側にブ ロードキャストされる(S703)。これに続けて、前 記関連の管理装置に設けられたブロードキャストタイマ 50 T (図示されない) がセットされて (S704) から、

2)。これに続けて、前記関連の管理装置に設けられた プロードキャストタイマT (図示されない) がセットさ れて(S33)から、即ち、前記タイマTがある所定の 初期値に設定されて起動してから、ルーティング情報の 更新原因の有無のいかんが判定される(S34)。この 判定の結果が [なし] であったときには、前記ブロード キャストタイマTのタイムアウトのいかんが判定される (S35)。そして、この判定の結果がYESであった ときには、ある所定の時間インタバル内にルーティング 情報の更新が生じなかったものとして、ルーティング情 報を全て送出することなく、対応の(ルーティング)テ ーブルのヘッダとしてのバージョン番号に関する情報だ けがブロードキャストされる(S36)。これに対し て、前記ステップS34における判定の結果が [あり] であったときには、対応するテーブルの内容が更新され (S37)、これに続けて、関連するルーティング情報 の全てがブロードキャストされる(S38)。そして、 ブロードキャストタイマTがリセットされ(S39) て から、先のステップS34に戻ることになる。このステ ップS39における [タイマTのリセット] について述 20 ティング情報に係わる更新の履歴(例えば、更新の回 べると、前記タイマTが既に起動しているときに、

[1] タイマTを初期値に設定して; [2] 該タイマT を再起動する;という処理を施すことを表している。な お、前記されたステップS34においては、ルーティン グテーブルの内容に更新が生じたときに前記ルーティン グテーブルについて所要の更新を実行し、これに対応す るタイミングでルーティング情報のブロードキャストを 実行するようにされているが、このようなタイミングに 依存することなく、セットされたブロードキャストタイ マTがタイムアウトにされるタイミングで、前記ルーテ ィング情報のブロードキャストを実行することも可能で ある。

【0010】図4は、上記実施例において用いられるル ーティング・テーブルの管理項目の例示図である。この 図4において、[net]は、送信対象となるネットワ 一クの番号を表すものである; [delay]は、送信 対象となるネットワークまでの距離を表すものである; [router]は、情報元の管理装置の識別子を表す ものである;そして、[version]は、対象とす る情報のバージョンを表すものである。

【0011】図5は、上記実施例に係る管理装置R11 において用いられるルーティング情報管理テーブルの内 容の例示図である。この図5において、送信対象として のネットワーク [net] が第1のネットワークである Net-Aについてみると、前記管理装置R11がこの 第1のネットワークであるNet-Aに属していること から、当該ネットワークまでの距離 [delay]はO である。また、情報元の管理装置の識別子に相当する [router]は、当該管理装置R11がNet-A に属していることから、 [Local] として表され

8

ルーティング情報用のパケットの受信があったか否かの 判定がなされる(S705)。この判定の結果がNOで あったときには、前記プロードキャストタイマTのタイ ムアウトのいかんが判定される(S706)。そして、 この判定の結果がYESであったときには、ある所定の 時間インタバル内にルーティング情報の更新が生じなか ったものとして、ルーティング情報を全て送出すること なく、対応の(ルーティング)テーブルのヘッダとして のバージョン番号に関する情報だけが定期的な通知パケ ットとしてブロードキャストされる(S707)。これ に対して、前記ステップS705における判定の結果が YESであったときには、対象のパケットが定期的な通 知パケットであるか否かの判定がなされる(S70 8)。この判定の結果がYESであったときには、これ に続けて現に関連しているバージョンに一致性があるか 否かの判定がなされる(S709)。この判定の結果が NOであったときには、前記定期的な通知パケットの送 信元に対して更新情報に関する所定の問い合わせがなさ れる(S710)。そして、これに続けて応答パケット の受信がなされ(S711)てから、対応するテーブル の内容が更新され(S712)、これに次いで、関連す るルーティング情報の中の更新されたもの(図8を参 照)だけがブロードキャストされる(S713)。そし て、ブロードキャストタイマTのリセットがなされ(S 714) てから、先のステップS705に戻ることにな る。なお前記のステップ708等に関連する定期的な通 知パケットの送出において、関連の情報に関する現在の バージョンとその直前のバージョンとの間の差分だけを 通知パケットとして送出することにより、より短い情報 をもって的確な通知をすることが可能になる。

【0014】図9は、前記図7における上記実施例の別 の主要な動作であるルーティング情報処理の態様に関連 して、該ルーティング情報の更新処理を説明するために 好適な例示図である。その中の図9のA[ルーティング 情報源ポインタテーブル]において、例えばその第1列 についてみると、情報元の管理装置(router)で あるR1がキーにされており、対応のバージョン(ve rsion)は1であり、また、対応のポインタ(po inter) はp0であるとされている。そして、図9 のB [ルーティング情報管理テーブル] は、例えば前記 管理装置(router)であるR1の持つルーティン グ情報管理テーブルの内容を示す図である。前記図9の Aにおけるポインタ (pointer) の中のpOによ って、この図9のBにおける第1列が指定されたとす る。なお、この図9のBの前記第1列においては、送信 対象となるネットワークの番号(net番号)はNet -A、該当のネットワークまでの距離(delay)は Oであり、対応のポインタ (pointer) はadd rp1であるとされている。これに次いで、前記のポイ ンタ (pointer) であるaddrp1によって、

図9のBにおける第4列が指定されたとする。なお、こ の図9のBの前記第4列においては、送信対象となるネ ットワークの番号 (net番号) はNet-D, 該当の ネットワークまでの距離 (delay) は2であり、対 応のポインタ(pointer) はaddrp3である とされている。更にこれに続けて、前記のポインタ(p ointer) であるaddrp3によって、図9のB における第6列が指定されたとする。なお、この図9の Bの前記第6列においては、送信対象となるネットワー クの番号 (net番号) はNet-H, 該当のネットワ 一クまでの距離 (delav) は7であり、対応のポイ ンタ(pointer)部分はブランクにされている。 このようにして、始めの更新対象としてのネットワーク の番号 (net番号) が例えばNet-Aであるとする と、これに関連するaddrplなるポインタ(poi nter)によって所要の部位を指定することにより、 これに次いで情報の更新を必要とする箇所に相当するネ ットワークの番号 (net番号)を(ここでの例では、 Net-Dとして)確認することができる。なお、ある 所定の番号のネットワークに後続するネットワークの番 号(net番号)が存在しない場合には、例えば図9の Bにおける第3列で示されているように、対応のポイン 夕(pointer)をNULLとすることによって、 その旨を表示することができる。かくして、この図9の 例によれば、ルーティングテーブルを2個のテーブルに 分割しておき、ある所定のポインタ情報をもって両者を 関連させることにより、ルーティング情報の更新がそれ だけ迅速に実行されることになる。

【0015】図10は、上記実施例の更に別の主要な動 30 作であるルーティング情報処理の態様を説明するための フローチャートである。この図10において、ある所定 のネットワークにおける関連の管理装置および終端装置 (ノード) が起動され(S1001)、それぞれに対応 して設けられたテーブル(図示されない)の初期化がな される(S1002)。これに次いで、関連の管理装置 からは、現に保持しているバージョンを含む全てのルー ティング情報(前記の図6を参照)が終端装置(ノー ド) 側にブロードキャストされる (S1003)。これ に続けて、前記関連の管理装置に設けられた情報の更新 タイマT (図示されない) がセットされて (S100 4) から、ルーティング情報用のパケットの受信である か否かの判定がなされる(S1005)。この判定の結 果がNOであったときには、前記更新タイマTのタイム アウトのいかんが判定される(S1006)。そして、 この判定の結果がYESであったときには、ルーティン グ情報を全て送出することなく、対応の(ルーティン グ) テーブルのヘッダとしてのバージョン番号に関する 情報だけが問い合わせパケットとして送信される(SI 007)。ここで送信される情報は、前記図6のパケッ 50 トにおけるヘッダ部分だけである。そして、これに続け

て応答パケットの受信がなされる(S1008)。これ に対して、前記ステップS1005における判定の結果 がYESであったときには、前記受信されたルーティン グ情報用のパケットが新規な管理装置からのものである か否かの判定がなされる(S1009)。この判定の結 果がNOであったときには、これに続けて現に関連して いるバージョンに一致性があるか否かの判定がなされる (S1010)。この判定の結果がNOであったときに は、関連の管理装置等の所定の手段に対して更新情報に 関する所要の問い合わせがなされ(S1011)、これ 10 に次いで応答パケットの受信がなされ(S1012)て から、関連のあるテーブルの内容が更新される(S10 13)。これに対して、前記ステップS1009におけ る判定の結果がYESであったときには、前述のステッ プS1010~S1012はスキップされて、ステップ S1013におけるテーブル内容の更新が実行され、こ れに続けて、所定のバージョンの更新がなされ(S10 14)、更新用のタイマTのリセットがなされ(S10 15) てから、先のステップS1005に戻ることにな る。

[0016]

【発明の効果】以上説明されたように、この発明に係るルーティング装置によれば、例えば適用されるルーティング情報に変更がない場合に、関連している管理装置を識別するための情報と該当のルーティング情報のバージョンだけを必要な箇所に通知するだけで済み、それだけネットワークシステムにかかる情報の負荷が軽減されるという効果が奏せられる。また、この発明にルーティング装置においては、ルーティング情報の管理のために使用されるパケットの個数が減少するとともに、当該パケットのサイズも小さくされために、ネットワークシステムにかかる情報の負荷が更に軽減されるという効果もある。

【図面の簡単な説明】

10

【図1】この発明の実施例であるルーティング装置を説明するためのシステム構成図である。

【図2】この発明の実施例であるルーティング装置が適 用されるネットワークのシステム構成図である。

【図3】上記実施例の主要な動作であるルーティング情報処理の態様を説明するためのフローチャートである。

【図4】上記実施例において用いられるルーティング・ テーブルの管理項目の例示図である。

【図5】上記実施例に係る管理装置R11において用い られるルーティング情報管理テーブルの内容の例示図で ある。

【図 6 】上記実施例におけるルーティング情報の例示図 である。

【図7】上記実施例の別の主要な動作であるルーティング情報処理の態様を説明するためのフローチャートである。

【図8】上記実施例において、関連するルーティング情報の中の更新されたものの例示図である。

【図9】前記図7における上記実施例の別の主要な動作 20 であるルーティング情報処理の態様に関連して、該ルー ティング情報の更新処理を説明するために好適な例示図 である。

【図10】上記実施例の更に別の主要な動作であるルーティング情報処理の態様を説明するためのフローチャートである。

【符号の説明】

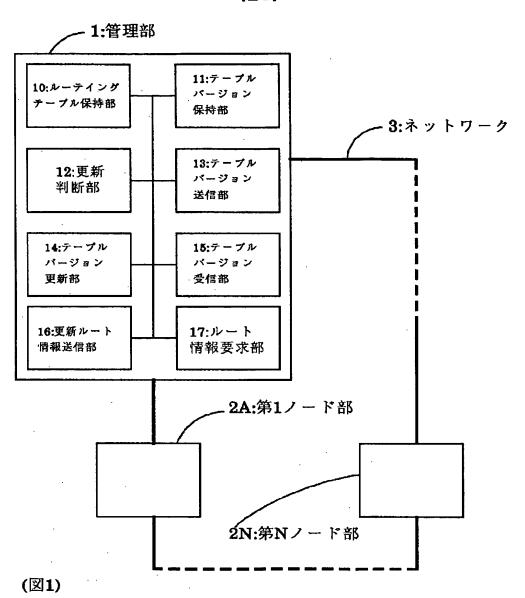
1 - 一管理部; 2 A ~ 2 N - 一第1 ~ 第 N ノード部; 3 - ーネットワーク; 1 0 - ールーティングテーブル保持部; 1 1 - ーテーブルバージョン保持部; 1 2 - 一更新判断部; 1 3 - ーテーブルバージョン送信部; 1 4 - ーテーブルバージョン更新部; 1 5 - ーテーブルバージョン受信部; 1 6 - 一更新ルート情報送信部; 1 7 - ールート情報要求部。

【図5】

(図5)

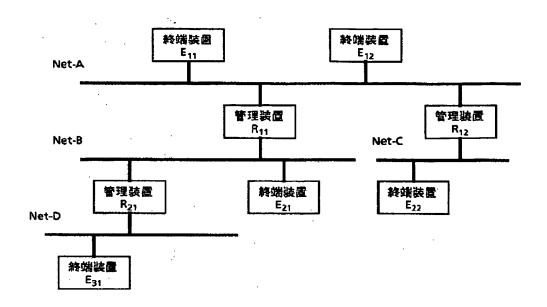
net	delay	router	version
Net-A	0	Local	1
Net-B	0	Local	1
Net-C	1	R ₁₂	. 3
Net-D	1	R ₂₁	2

【図1】



【図2】

(図2)

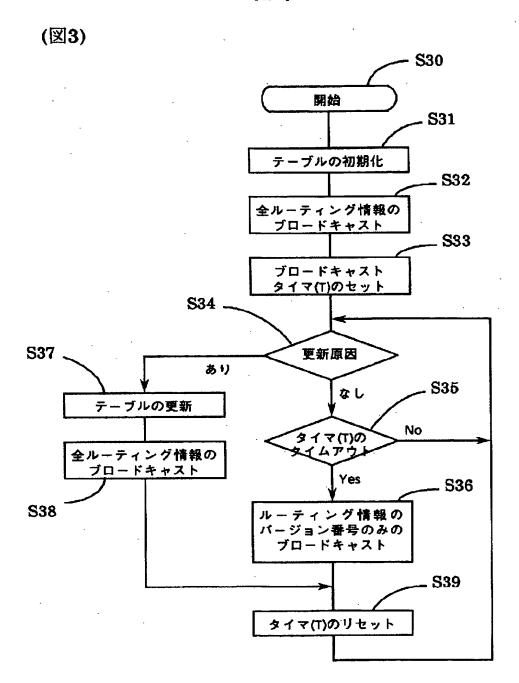


【図4】 ルーティング·テーブルの各ルートごとに記憶する項目

net	送信対象となるネットワークの番号
delay	送信対象となるネットワークまでの距離
router	情報元の管理装置識別子
version	情報のバージョン

(図4)

【図3】



【図6】

ヘッダ

router	情報元の管理装置のアドレス
version	情報のバージョン



情報

net1	送信対象となるネットワークの番号
delay1	送信対象となるネットワークまでの距離
net2	送信対象となるネットワークの番号
delay2	送信対象となるネットワークまでの距離
* * * * * * * * * * * * * * * * * * *	
net N	送信対象となるネットワークの番号
delay N	送個対象となるネットワークまでの距離

(図6)

[図8]

ヘッダ

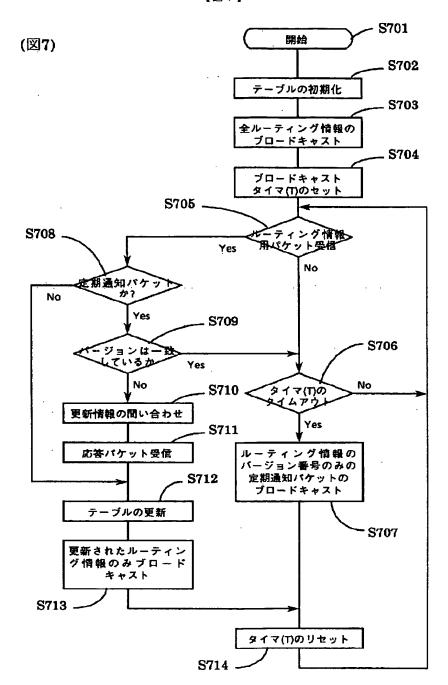
router	情報もとの管理装置のアドレス
version	情報のパージョン



情報

net2	送信対象となるネットワークの番号
delay2	送信対象となるネットワークまでの距離
net5	送信対象となるネットワークの番号
delay5	送信対象となるネットワークまでの距離

【図7】



【図 9 】 A:ルーティング情報源ポインタテーブル

router	version	poin	ter		•
R1	1	p	0		
R2	5	p	1		
R3	2	p:	2)	
R4	1	p	3		
			B:ルーテ	ィング情報	段管理テーブル
			B:ルーテ net番号	ィング情報 delay	段管理テーブル pointer
	p0			,	
	p0		net番号	delay	pointer
			net番号 Net-A	delay 0	pointer addrp1
	p0 addrp1		net番号 Net-A Net-B	delay 0 0	pointer addrp1 addrp2
			net番号 Net-A Net-B Net-C	delay 0 0 1	pointer addrp1 addrp2 NULL
			net番号 Net-A Net-B Net-C	delay 0 0 1	pointer addrp1 addrp2 NULL

(図9)

【図10】

